#### PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

62-111851

(43) Date of publication of application: 22.05.1987

- (51)Int.CI.

B65H 7/04 B65H 3/44 G03B 27/32

G03G 15/00 G03G 15/00

(21)Application number : 60-251723

(71)Applicant: MINOLTA CAMERA CO LTD

(22)Date of filing:

08.11.1985

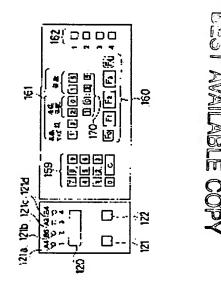
(72)Inventor: NAKATANI KELJI

HAMANO HIROAKI

#### (54) COPYING MACHINE

#### (57)Abstract:

PURPOSE: To prevent a copying machine from stopping during copying operation due to lack of paper sheets, by providing such an arrangement that the remaining amount of paper sheets in a paper sheet container is compared with a necessary number of paper sheets requested under a reserved condition, and if the number of paper sheets in the container is insufficient, a warning is issued. CONSTITUTION: When a copying condition is reserved, a reserved condition display section 161 displays a size of original copies, a number of a original copy tray, a number of original copies and a number of copies. Further, a color-sorting measure is provided to the display section 16 so that orange color is displayed when a reservation is made while blue color is displayed when copying operation is completed, but green color is displayed when the original copies are emptied. Further, a display section 170 displays, in advance notice, the time of completion of copying operation. Further, a display section 120 displays a size of paper sheets. remaining amounts of paper sheets in cassettes having different capacities. If the number of paper sheets having the corresponding size is insufficient, either one of size display parts 121a through 121d is flashed for warning.



#### **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

### ⑩ 日本国特許庁(JP)

⑪特許出願公開

#### ⑫ 公 開 特 許 公 報 (A)· 昭62-111851

<pre>⑤Int Cl.4</pre>	識別記号	庁内整理番号	•	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·		97) E E
B 65 H 7/04		7828-3F		945	PD14024-(19	01) 3 月 22日
3/44 G 03 B 27/32	3 4 4	7456-3F	. # .	-	÷	
G 03 G 15/00	105	6906-2H				
	309	6906-2H	審査請求	未請求	発明の数 1	(全 21 頁)

図発明の名称 複写装置

> ②特 頤 昭60-251723

❷出 願 昭60(1985)11月8日

四発 明 者 中 谷 大阪市東区安土町2丁目30番地 大阪国際ビル ミノルタ

カメラ株式会社内

勿発 明 野 広 眀 大阪市東区安土町2丁目30番地 大阪国際ビル ミノルタ

カメラ株式会社内

②出 ミノルタカメラ株式会 大阪市東区安土町2丁目30番地 大阪国際ビル 社

の代 理 人 弁理士 前川 幾治

#### 1. 発明の名称

復写装置

#### 2. 特許請求の無明

(1)複数の原稿又は原稿群をセットできる原 福自動操送装置を備え、予め各原務又は原籍群に 適用する彼写条件を予約しておくと、この予約プ ータに従い上記複数の原務又は原務群に対して逃 統的に複写動作を行う複写数層において、

複写用紙を収容する用紙収容体のそれぞれに対 応付けて設けられ,収容されている視写用紙の現 在の枚数を配位する配位小段と、

予約された上記復写条作から複写用紙の所要総 枚数を用紙サイズ毎に演算する用紙枚数就算手段

この用紙枚数微算手段の複算結果と用紙サイズ 対応の上配配位手段の内容とを比較して、記位手 段の内容の力が小さいとき、川純不足としてこれ。 をユーザに警告する川崎不足豊街手段とを備えた ことを特徴とする複写数置。

#### 3. 発明の詳細な説明

#### 産業上の利用分別

本発明は、複数の原稿又は原稿群をセットでき る原稿自動搬送装置(ADF)を備え、各原稿又は原 稱群の複写条件を予約しておくことにより複写動 作を自動的に離綻して行える模写数度に関する。 - 従来の技術

1. 密定この種の予約複写については、未だ実用には至っ ていないが、例えば特別町59-200270分公報など で公知となっている。複写条件を予約するだけで 基本的に複数のジョブがオペレータの介入なしに 進載して進められる。しかし、この機能の円滑な 進行を妨げる限密の一つにペーパーエンプティが ある。ペーパーエンプティが生じると、複写装置 は自動的に動作を停止する。通常、オペレータは その場で立合うことはないので、この動作停止に より、被写作費は大幅に遊送する。加うるに、中 断時における用鉄の前光操作には、面倒で損雑感 を伴う不都合があり、また、中断したジョブの回 復処理に思わぬ手数。時間がかかる場合もあると

いった欠点が扮換できる。

#### 務別の目的

本発明の主たる目的は、模写条件の予約機能を 有する複写製品において、模写途中でペーパーエ ンプティを生じないようにすることである。

その他の目的は、肝紙収容体に収容する模写用 紙の枚数値を簡易に入力できるようにして、オペ レータの負担を軽減することである。

#### 雅明の概要

このため、本発明は、複数の原稿又は原稿群をセットできる原稿自動機送装置を備え、予め各原稿又は原稿群に適用する複写条件を予約しておくと、この予約データに従い上配複数の原稿又は原稿群に対して連絡的に複写動作を行う複写装置において、複写用紙を収容する用紙収容体のそれぞれに対応付けて設けられ、収容されている複写用

-3-

・(103)(以下、カセットという)が袋切されている。

模写機本体(150)において、(153)はドラム状の 感光体で、その周囲には節電複写プロセス用の符 電器,イレーサ,現像器等が所定の順序で設けられ、 トナー像を転写されたペーパーは定着器(154)で 熱定着され、排紙トレー(155)へ排出される。定 者器(154)と排紙トレー(155)の中間部には、原稿 に対応したコピー群毎の仕切りをするための開紙 が入ユニット(158)を設けており、この例では2種 類のロール状間紙(157),(158)がセットされている。

第2 図に、この複写機の操作パネルを示す。操作パネルは、複写条件の設定部と。用紙の残量管理部とに区分される。クリアキーを含むテンキー(159)と入力数値を意味付けるド。~ド。の機能キー(160)が基本となる。複写条件を予約すると、予約条件表示部(161)に原稿サイズ。原稿トレーの設备分。原稿枚数。部数が数値表示される。例えば、原稿トレーの第3段目にA4サイズの原稿(コード\*1\*)を20枚セットし各原稿を15部コピー

紙の現在の枚数を配位する配位不役と、予約された上記複写条件から視写用紙の所契機枚数を用紙サイズ毎に前貸する用紙枚数減算手段と、この用紙枚数減算手段の前算結果と用紙サイズ対応の上配配電手段の内容とを比較して、配位手段の内容の方が小さいとき、用紙不足としてこれをユーザに普告する用紙不足實質手段とを備えたことを基本的な特徴としている。

#### 

以下、本発明を終付財前に示す実施例によって 具体的に説明する。

第1 図は一次施例の被写製品の機略断面図である。図中(150)は伊冠駅写型の模写機本体である。その週間の原稿台(1)の上部に、双方向の直線機送路を有する傾環形で多段の原稿トレーを輸えた原稿自動機送裝置(151)(以下、ADFという)が装置されている。模写用紙(以下、用紙生たはベーパーという)は、多段の幹紙部(152)から機内に送給される。幹紙部(152)には、人4,日4,日5,…等サイズ別の用紙を収容した給紙カセット(101),(102)

-4--

する場合、"1"~"F。"~"15"~"F。"~"E。"~"20" ~"F。"~"3"~"F。"と入りすると、図示のよう に表示される。表示部(162)は、原稿トレーの各役 のショブ状況を色分けで知らせる。例えば、予約 すると程色。コピー終了で背色。原稿エンプティの 場合には緑色の表示となる。また、表示部(170) には、予約データに基づいて以び処理時間が慎作 され、コピー終了時期が予算表示される。

用紙サイズの吸出で照都には、用紙サイズ。容量別の各カセットの用紙残量を数値表示する残量 表示部(120)が設けられている。キー(121)は、残量を表示させたい用紙サイズを切り換えるためのもので、操作すると、用紙サイズ投示部(121a)。(121b)。(121c)。(121d)の点灯が順次に切り替わる。点灯した用紙サイズの残量が残し表示部(120)に明示される。他力、キー(122)は、カセットに用紙を容量分収容し、残量値をイニシャライズするためのもである。例えば、容量500枚のAAサイズのカセットに23枚しか残っていなかったとき、容量分の目印まで用紙を都充し、この残量初期化 キー(122)を押すと、残食は自動的に500枚とされ、 残益炎示部(120)にこの数値が投示される。

上記した用紙サイズは、用紙を収容するカセッ トにコード化されており、カセットコードとして 複写機がこれを読み取る構成である。 即ち、前1 図に示すように、各カセット(101),(102),(103) に対応して、カセットコード疏み取り用のセンサ(2 1),(22),(23)が設けられており、彼写機はこのセ ンサの出力によってどのサイズの用紙が袋填され ているかを知り、予約条件に応じて自動的にカセッ トを選択する。上記カセットコードには、また、 カセットの容量を区別するコードも含まれ、この コードも合わせて検出することにより検述するよ うに残量管理を容易なものとしている。なお、第 1 図中、各カセットの下方に設置されたセンサ(2 7),(28),(29)は、カセット内の用紙がなくなった ことを校山するためのペーパーエンプティ・セン サである。

コード化されたカセットとカセットコードセン サの具体例を第3図に示す。カセット(101)(カセッ

-7-

~ が7 図に示す。

第5回,前6回のように、多段の原稿とレー(2a),(2b),(2c),(2d)は、枠体(40)に取り付けたフセンカム軸(41),(42)にラセン軸受(43),(44)で支承されている。ステッピングモータ(48)によりラセンカム軸(41),(42)が回転すると、原稿トレー(2a),ー(2d)は上下に移動する。原稿トレーのそれぞれは、ステッピングモータ(48)に入力されるパルス数でその位置が決定される。

原稿トレーの1つ(例えばトレー(2b))が複写に関与するとき、所定の3つの位置(ポツション)に位置決めされる。第1のポツションは、第5図(a)に示すように、原稿束の最下の原稿を原稿トレー(2b)から給送し原稿台(1)を経由して領導トレー(13)に禁出する機送路を形成する位置である。第2のポツションは、第5図(b)に示すように、健環トレー(13)から原稿が給送され、トレー(2b)がその原稿を受け入れる機送路を形成する場合である。第3のポツションは、第5図(c)に示すように、このツョブの複写処理が美丁し、循環トレー

ト(102)。(103) 6 同様)には、挿入方向の格部駅にサイズ。容量コードに従って門凸部(101h)を有し、この凹凸により、カセットコードセンサとしてのローラレバー形のリミットスイッチ(21a)~(21d)をON/OFFする。この4間のリミットスイッチ(21a)~(21d)のON/OFFとカセットコードの対応を設形式で第4団に示す。なお、この図表中、ペーパーサイズの個で規格サイズA4。B5の後に付した「R」は難送り(川紙長辺と輸送方向か平行)であることを示している。

向、カセットコードの検別に関し、上記第3図ではカセットに形成した四凸と複写機側に取けたリミットスイッチでおこなっているが、カセットにコード対応で設けたマグネットと複写機側にこのマグネットで感応するリードスイッチを殴ける構成であってもよい。また、投光路と受光器からなりカセットの外間壁に表示したパーコード等を光学的に読み取るものであってもよい。

次に、予約数写の前提となるADF、特に本例に係るADFの(151)の構造と動作説明を第5図

-8-

(13)上の原稿がを一括してトレー(26)に回収する 振送路を形成する場合の位置である。したかって、 循環トレー(13)も、トレー(2b)の3つのボツショ ンに対応する位置に位置決め創御される。第5図 (a),第7図に示すように、領環トレー(13)にもト レー(2)と同様に、ラセンカム軸(54),(55)が連結 され、スタッピングモータ(48)で上下に駆動され る構成である。ただ、原稿がモー話して送り出せ るように、原稿の受け面をベルト(50a),(50b)で 構成しており、これらベルトはローラ(51a),(51b) に巻回され、モータ(52)によって駆動される。第 5図~第7図における他の動作エレノントに関し ては、後述のフローチャートによる動作説明で合 わせて説明される。

50 since c .

この実施例の被写染能は、第8図に示すように、マイクロプロセサ又はマイクロコンピュータを含む制御装置(200)によって動作が制御される。ペーパーの搬送制御を含め静電視写プロセスのシーケンス制御は、複写機CPU(201)が実行する。この複写機CPU(201)をホストコンピュータと

して、ADF級利用のADF・CPU(202),操作パネルとりわけプログラム予約に関する入出力を執抗する操作部CPU(203),および給紙部(152)におけるカセットコードの読み取りや用紙の残量を管理する給紙部CPU(204)がパスを介して相互に結合されている。各CPUには、シリアルデータ通信用のインターフェースを内蔵し、ホスコンピュータである複写機CPU(201)からの割り込み要求(INT)に基づき、複写機CPU(201)からのクロックパルス(CLK)に従ってデータの送受信を行う。各CPUはそれぞれに定義されたオブションコードによって必要なデータのみを取り込み、又発信する。

被写機CPU(201)は、可変データを記憶する 外付けのRAM(211)(RAM1)を有し、図示を略し ているがその出力ポートにドライバを介してノイ ンモータ・現像用モータ、各種チャージャが接続され、また定産光学系の制御エレノントとも接続されている。第1 図に示した各カセット(101),(102),(103)からペーパーを送り出す給紙ローラ(111),

-11-

ができる。ICコントローラ(223)の入出力ポー トPDに接続されている。他方、ディスプレイコ ントローラDISP1(224)には、時刻表示用のセ グノント表示器(170)が接続され、操作部CPU(2 03)から時期データが送られてくると、各桁を指 示するピットデータと,各桁のセグメントデータ とに分離して表示器(170)を同時にドライブする。 また、ディスプレイコントローフDISP2(225) には、キー入力される原稿サイズ、段、原稿枚数及 び郁散のデータを表示するセグノント表示器(161) が接続され、前配テンキー(159)及びファンクショ ンキー(160)が操作されるごとに、操作部CPU(2 03)から表示用データが送られ、該当の桁にその 数位がセグメント表示される。また、R A M 3 (213) には、キー(159),(180)の操作による複写条件の 予約データ及びこの予約データに基づき演算され た演算結果のデータが記憶される。

給紙部CPU(204)には、スイッチマトリックス(205)。用紙残量表示用のセグメント表示器(12 0)及び用紙サイズ表示用のLED(121a)~(121d) (112),(113)の各クラッチのON/OFFもこの CPU(201)の制御下におかれている。

外付けのRAM2(212)を行するADF・CPU(202)は、IOコントローラ(222)を介して原稿の有無,原稿の搬送および開紙の供給に係る各種のセンサと接続され、またステッピングモータ(46)、(48)や開紙の供給調動に係る以動部と接続されている。即ち、このCPU(202)は、原稿の搬送額額とともに、開紙の供給創動を行う。

外付けのRAM3(213)を有する操作部CPU(203)には、IOコントローラ(223)とディスプレイコントロール用のIC(224)、(225)(DISPI、DISP2)が接続されている。IOコントローラ(223)には、PA及UPBの入力ボートにテンキー(159)、ファンクションキー(100)のスイッチ部がマトリクス構成され、出力ボートPCには各原額トレーのジョブ追行状況を色別で表示するLEDのマトリクスが接続されている。(226)は時計用のICで、時期を書き込んでスタートさせると刻時し、リード命令(READ)によりその時刻データを出力すること

-12-

がデコーダ(208)を介して接続され、また電池によってバックアップされ。各カセット他の川断段量を配像する外付けRAM(214)(RAH4)が接続されている。上記スイッチマトリックス(205)には、カセットコードを検出するリミットスイッチ(21a)~(21d),(22a)~(22d),(23a)~(23d)及び各カセットのペーパーエンプティ・センサ(27),(28),(28),(25)及び飛歩イズの切換えキー(121)。預量初期化キー(122)の各スイッチ部を含む。RAM4(214)のノモリエリア(=1)~(=14)は、ここで使用するカセットのそれぞれに対応付けて定義されており、カセットコード・データによってアクセスされる。このノモリエリア(=1)~(=14)のそれぞれは、プログラムによりカウンタとして機能する。

新たない

上記の構成を有する複写製匠は、制御製置(200) におけるCPUで実行されるプログラムによって 一連の動作が創卸される。その制御示照を以下の フローチャートで説明する。説明は、操作,動作 に従って、操作部CPU,複写機CPU,ADF・ CPUそして幹載部CPUの順に行う。

\_

次に予約データの取り扱いについて第9-1図 ~ 第9-6図のフローチャートに従って操作部C PU(203)の処理を説明する。

まず、操作部CPUに電波が入ると初期化され、 メモリ表示桁カウンタ等がクリアされる。次いで、 CPU(203)が通信を行うのに充分な時間(数十ミ リ秒)を待って、ADF・CPU(202)からの各段 の原稿の有無の状盤及び、複写機CPU(201)か らの複写状態信号を受信し、それらのデータから、 エンプティ段の原稿トレイの予約ノモリをクリア する。これらの部分の詳細フローは第9-6 図に 示す。

第9-6 図において、1 段目の原稿の有無は、1 段目が複写中頃ちBUSYであれば判断せず、複写中でなければ通信データよりスイッチ(SW18a)の状态を提作部CPU(203)のアキュムレータ(Acc)に取り込み、そのスイッチ(SW18a)かON(原稿有)かOFF(原稿無)かによりエンプティの判断を行う。原稿無しの場合(SW18a=0)、1 段目の予約メモリ領域(M10~15)をクリアする。

-15-

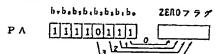
ると第9-1図の処理に戻る。原稿がエンプティ であれば、その段の予約ノモリをクリアする。

この初期モードが終了すると、キースキャンに よってテンキーおよびファンクションキーの入力 物定を行う。

#### 生一入力判定

テンキー入力は、IOコントローラ(223)のPBポートの"0"ピット目に"L"を出力し、PAポートの状態8ピットを取り込み、いづれかのピットが"L"となったか否かを判断し、いづれかが"L"であればキーインがあったとして何ピット目が"L"となったかをピットカウンタで判断する。

例えば\*3\*がキーインされるとPAポートの状態信号は、



となり、この状態信号をアキュムレータ(Acc)に とり込む。右へ順次シフトして行くと0回目より 始め、3回目(カウンタ値)でゼロフラグが立ち、 このようにして、順次第2~第4段日の原稿の有無 をチェックし、原稿無しの段の予約ノモリをクリ アしていく。次にステップ(S-5)で各段の状態 表示を行う。ステップ(S-5)の詳細は第9-5 図に示す。

第9-5 図においては、初めに1段目の状態表示のために、nに1をセットする処理を行い、1段目に予約フラグが立っているか百かを判断し、フラグが立っていると1段目の根表示を0 Nさせる(第2 図の表示部(162)の1を担色で点灯させる)。予約フラグが立っていなければ、次に1段目がBUSYが否かを判断し、BUSYであればそのまま2段目の判断に過み、BUSYでなければ1段目の復写部数データの判断に過む。部数データが行れば、ここで復写が発了したものと判断し、第2 図の表示部(162)の1を脅色で点灯させる。部数データが無い場合は、1段目の原稿の有無を判断し、続ければエンプティ表示として、表示部(102)の1を緑色で点灯させる。次いで、n+1の演算を実行して2段目の状態表示のための処理に過み、n=4にな

-16-

カウンタは"3"で以下のルーチンに移り、設示桁 のカウンタで何桁目であるかを確認し、桁カウン タが1でなければ第1桁目のキー人力としてRA M(213)内の1桁目表示川レジスタ」にピットカ ウンタの食である\*3\*が格納され、桁カウンタを +1し、表示用データと桁データを設示部(225) に出力する。上記例では、テンキー\*0~7\*の対 断について配したが\*8\*\*9\*についてもフローに 示したごとく IOコントローラのPB1ポートか ら"L"を出力し、PAポートの状態を胸ベビット カウンタを8にセットすることにより同様にテン キー入力を検出する。又、2桁入力の場合は最初 にキーインされた数値を2桁目の表示川レジスタ に包送後、後にキーインされた政値を1桁目の表 示用レジスタに格納する。 尚、本例では2桁以上 の入力は禁止している。

次にファンクションキーのナェックは、IOコントローラーのPA2~7ポートの状態を耐べ、 クリアキーC,キーF4ないしF0~F3のどれ が押されたかを判断する。キーCを除きF0~F 4に対応してノモリエリアが設定されており、キー入力を判定すると、

F O	サイズコード			
F 1	模写部数	•	M 1	2F 845+
F 2	被写收数	•	M 2	A457
F 3	/ ADE \ 50 86		м 2	1

に応じ、先に入力された表示用レジスタの数値を ノモリエリアMO~M3に転送し格前する。なお、 FO~F2が押されたときは、次の表示に切換え るべく表示レジスタと桁カウンタがクリアされる。 但し、表示部(161)は、コントローラ(225)にデー タが先に転送されるため、このクリア動作に関係 なく機稔点灯される。

#### 表示方法

キーF3が押されると一連の予約動作が終了したとみなし、ノモリエリアM3にストアされた段数の予約完了表示権が、PCOポートを通して表示される。

表示を共えると段数をメモリーしているM3の 値に応じ状められた下配の予約メモリエリア(RAM

-19-

用紙サイズノモリ(M5k)(k=1,2,……)にその 核値を加算する。用紙サイズノモリ(M5k)は、R AM3(213)に定義され、kはこの複写機で適用可能な 用紙のサイズ化係数である。本例では、第4回に示 したように、kの値は14までとることができる。 この用紙枚数の液算は予約フラグの立てられた各 段(i)において予約フラグが立てられる毎に実行 される。

コピー所要時間についても各段(i)毎に復算をれる。即ち、原稿サイズに基づく速度定数Ai,原稿枚数Ci,部数Ni,それと複写機の性能からあらかとめ設定される一枚当たりの複写所要時間であた原稿の転送等、原稿を原稿台に非出に要する時間で、を加算し、予約群毎の処理時間でiを演算し各エリア(Mi4)にメモリーをせておく。一力、複写機CPU(201)からのデータに基づき、残節の複写処理分の有無を判断し、その残分のサイズ別必要枚数(Pr)を演算しメモリ(M51)~(M5k)に加算するとともに、その残分に要する処理時間を演算してメモリ(M04)に記憶

-21-

(213))に順次に記憶されてゆく。

予約フラグ サイズ 枚数 部数 所受時間 終了時刻 1段目 M10 H11 H12 H13 H14 H15 2段目 H20 H21 H22 H23 H24 N25 3段目 M30 H31 H32 N33 H34 H35 4段日 N40 H41 N42 N43 H44 復写機よりの残コピーデータのノギリ

HOO HOI HO2 HO3 HO4 HO5

ここに記憶された予約内容に従って予約データ の演算が行なわれる。

#### 予約データの預算

予約メモリに予約フラグが立てられると、それ がどの段であるかを判定し、その段に必要とする 用紙枚数を被算するとともに、その役のコピー所 要時間を複算する。

用紙枚数は、原稿枚数(Mi2)と部数(Mi3)との積を求める。次に、原稿サイズ(Mi1)を料別し、そのサイズに対応する(水例では愛倍を才選せず、一応等倍とするすることを的雄としている)

-20-

する.

これらの損算を終えると、処理時間に関しては それらT1~T5を既予約について会部加算し(従 ってTi=0もある)、既予約に関しての雄時間支 丁を針算する。現在時刻は、時計用 I C (226)に 対しIOコントローラのPDポートよりCLOC Kのアドレスを与え、READ箱子を"H"にする ことにより読み出しま行ない(〇時本分という機管を に読み出される)、操作部CPUに現在時刻デー タをとり込む。この現在時期に対し∑Tを加える ことにより今子約したコピーの終了時刻が採出さ れる。この計算結果のデータ(許丁時刻ti)を各段 毎の終了時刻ノモリエリア(Mis)にノモリする とともに、表示部(170)すなわちDISP(224)に収送 し、時期を予告表示する。今、この4段の4段分と も同時に予約するとすれば、4段分に係る最終的の 予約入力が完了した時点で、表示部(170)にこの4 件の子約に関するコピー充了吟刻が表示をれる。

是并被称

次に簡配したCPU側週間データから複写機が、 現在複写処理中か否かを"Bung"間分から判断し、 Busyでなければ予約ノモリの中から終了時刻は、 ~に(予定)の最も小さいもの判断し、それらの複 なデータブロックを前配通信データ上に載せて軽 送し、予約フラグをクリアし、改めて元のルーチ ンに返り、前述した動作を繰り返す。以後複写を 終えた原稿を取り除くことにより操作部CPU(2 03)の複写予約データかクリアをれる。

一方、複写機CPU(201)は、第10図のフローチャートに示すように、データの転送ならびに複写処理の動作を行なう。複写機CPU(201)は、自分の枠っているデータを操作部CPU(203),ADF・CPU(202)の各々に送信し、また各々のデータを受信しRAM1(211)内に格納する。そして操作部CPU(203)から送られたデータから予約データがあるか否かを判断し、なければ複写機動作に保る各部をイニシャライズし、また、データ転送を行ってから、上記詞にルーチンに入り予約データが来るまで待つ。予約データが存在すると、Busyをセットし新たなデータを操作部CPU(203)に発信する。そしてADF・CPU(202)

-23-

説明する。まず、複写機CPUからの送信データ を受信し、段数指定の有無が判断され、"有"であれば指定の段が所定位置に移動される。ADF・ CPUへ指定段数、部数等が送られてくると、ト レー上の原稿の有無を指定段のスイッチSW(18) (SW18a~18dのいずれか一つ)で検出し複写機が BUSYであれば給送ブリントルーチンに入るが 給送配は、3つのモード人、B、Cを有し、原稿を トレー(2)から給送し、トレー(13)に排出するモード人・トレー(13)から給送しトレー(2)に禁出 するモードB及び、トレー(13)から原稿群を一括 してトレー(2)に給送するモードCに分けられる。 各モードについて各動作エレメントの作助状盤を 以下の表にまとめる。

	トレ-2	トレー3	<b>モータ30</b>	€-912	モータ35	SL49	SL53
モードハ	粉紙	外纸	CCM	CCM	CCH	OFF	ON
€- ¥ B	排紙	給紙	CM	.CH	CH	ON	OFF
ቂ -  ዞ C	排紙	3.1 CA	CM	CCH	CH	ОИ	ON

からプリント信号が来るのを得って設了処理に入り、予約データに扱づいて給紙口のカセットを自動的に選択し、予約那数を終えるまでデータの転送を行ないなから設了処理を行ない残扱の枚数= 0となるとBusyをリセットし最初のルーチンに 戻る。

この様に動作するので、操作者が多段の単語トレーに原稿を報せ前述したごとくプログラム予約を行なうと、ジョブ表示部(162)は、緑色から概色に変化する。複写機は内部メモリに登録されている予約プログラム及び被写処理選度から今プログラム予約されたコピーが出来上がる時期の表示を行ない、例えば第2図のように「10:25」と表示する。また、後述するように、予約が済むごとに予約データに基づく用紙の残益枚数が表示部(120)に表示され、当取サイズの用紙が不足しているとそのサイズ表示部(121a)~(121d)が点波し警告を与える。

次に原稿の給送関係について、ADF・CPU (202)の動作を第11図のフローチャートに従って

-24-

第11図のフローチャートに於いて、指定のトレ -(2a)~(2d)のうち、指定のトレー(2)に原稿が あるかトレー(13)に原稿があるのか判断され、い プれかによってモード人又はBに、あるいはトレ -(13)に原務があるときにDUSYであるか否かを料 断し、否であればモードじにそれぞれセットされ る。今、原稿がトレー(2)にあると、スイッチ(1 8)かONL、ステップ(5203)でモードAがセスト コッパー され、複写機よりの給紙借号を持つ(ステップ(S20. 4))。 給紙信号が米るとロータリーソレノイド(24) がONし、第5図(a),第6.7図の状態になり給 終モータ(30)が回転し、矢印(31)の方向に回転し、 ベルト袋送モータ(12)もONL矢印(31')のごと く回転し、ストッパー(10)もONする。最下位の 原稿が送給ローター(4)で送り出され、サバキロ ーラー(6)により2乗送りを防止されながら一対 のローター(?)を通過すると、センサー(32)は0 NL(S208)、モーター(30)かOFFして給紙ロー ラー(4)は停止されるか、給送された原稿はロー ター(7),ベルト(9)によりさらに送られる。セ

ンサー(11)がONすると(S210)、モーター(12)は OFFし(S211)、原稿はストッパー(10)で停止し、 複写機へプリント信号を発し(S212)、複写機より コピー終了信号を待つ。終了信号が来ると、ストッ パー(10)をOFFL(S214)、モーター(12),モー ター(35)はONして、ローラー(14),(15)は、糸7 図の矢印のごとく回転しトレー(13)に原稿を排出 する。原稿がセンサー(11)も通過すると(S217)、 原稿全体をトレー(13)に排出するだけに充分な時 間のタイマーAかONL(S218)、このタイマーA かOFFするとベルト 撤送モーター(12),(35)が OFF し次の給紙信号を持つ。ここでスイッチ(1 9)がONするが、この状態での動作上の変化はな く、トレー(2)に原稿がなくなるまでくり返す。 トレー(2)の原稿の撤送が全て終了すると1部の コピーが終了したことになりスイッチ(18)はOF F + & (S222).

最終のコピーが模写機の静出スイッチ(182s)をON-OFFすると、第1のロール状間紙(157)が一対のピンチローラー(168)によって送られ、カッ

-27-

改めて原務がセンサー(II)をONをせると、ベル ト遊送モーター(12)はOFFし、原稿はストッパ -位似で停止する。ステップ(S258)でプリント信 **号を送り、プリント終了信号によりモーターはO** Nし原稿がトレー(2)に排出されるとスイッチ(L 9)かOFF、即ち原稿トレー(13)の原稿がなくな るまで繰り返され、さらに3部,4部と必要部数 がコピーをれる。必要都敷がコピーをれるとBUSY が役写機CPU(201)でリセットされるが、原稿群 がトレー(2)側に収納されている状盤でBUSYがり セットされたとき(S202)にはそのままSTART に戻り、次の指定を持つ。一方トレー(13)に原稿 が残った状態でBUSYがリセットされたときにはモ ードCとなり、トレー(13)上の原稿を一括して掛 出される旅るのポジションにステッピングモータ ー(46)をONし(ステップ(A-71))、トレー(2)は 移動停止し、ソレノイド(49)をONすることによ り原稿圧労を解除する。トレー(13)もステッピン グモーター(48)を回転させ(1-72)、第3のポジショ ンに移動停止し、ソレノイド(53)もONすること

ター(184)により遊当な長さにカットされ、ロー ラー(185)により排出され最終コピー紙の上に粒 置される。これにより第2部目のコピーとの化分 けが行なわれ、カットされた関紙により排出スイッ チ(62)もON,OFFをせると、你2部目のコピ -動作ルーチンに入る。スイッチ(19)のON(S24 0)によりBUSYであるとき(S241)、モードはBにセッ トをれ(モーターの回収は、Aガ向とは逆転方向 にセット)光にロータリーソレノイド(24)がOF Fし、レパー(20)は(20\*)の状態になりサパキロ ーラー(6)はカムスロープ(28)により抑し上げら れている。ペルト(36)は、弾性ペルトで構成され 仲昭自在である。この状態で給紙低号が来ると(S 243)、ロータリーソレノイド(34)かONL酢5図(b )の様になり、給紙モーター(35)。ベルト遊送モー ター(12)かONし、ステップ(S247)で給紙される とセンサー(11)かONし、ステップ(S249)でOF Fする(即ち、原稿がセンサーを氾避する)と、タ イマーBによる一定時間後、ストッパー(10)がO Nしペルト嫌送モーター(12)は遊紮する(S253)。

-28-

により解除する。次にモーター(52),(35),(12)を ONし、トレー(13)上の原稿は一括してトレー(2) )に回収される。トレー(2)に移動を終える(A-74) とトレー上の検出スイッチ(18)をONさせモーター(52),(35),(12)をOFFさせコピー終了となる (ステップ(A-75))。

次に第2の間紙(158)がローター(168)を通りカッター(164)でかられる地口ーター(185)で送り出ったれ、コピー上に競闘され原称集合体の仕切りとをれる。この関紙が排出スイッチ(182)をON-OFFすると次の予約されている原稿集合体のコピー作成動作に入り以下関係のルーチンを繰り返す。

次に、第12図~第14図のフローチャートにより 給飯部CPU(204)の動作手順を説明する。

第12図は概括フローを示し、電器投入によりC PUにリセットがかかるとプログラムがスタート する。ステップ(S1)では、まず初期設定を行う。 次にステップ(S2)で内部タイマに所定値を設定し スタートさせる。 ステップ(S3)は、カセットの設定サブルーチンで、初期量の自動設定。予約に係る該当サイズの 用紙の機類とその残量の表示。残量が予約による 必要枚数より少ないときに警告を与える処理。お よび手動に基づく残量の初期化処理を行う。終1 3 図で具体的に説明する。

ステップ(S4)では、カセットコードの読取りな どステップ(S3),(S5),(S6)で行なわれないその他 の処理を行う。後述する他の実施例における任意 枚数の入力設定に係る枚数表示や加算処理などを 含む。

ステップ(S5)は、給紙数カウントサブルーチンで、復写における給鉄動作と関連付けて、選択されているカセットに対応するノモリエリア(a1)~(a14)の内容をカウントダウンする。第14回で具体的に説明する。

ステップ(S8)では、基本的に複写機CPU(201) との通信処理を行う。また、このCPUを介して 操作部CPU(203)。ADF・CPU(202)とも通 値する。

#### -31-

れたカセットコード・データによって特定される。 上記ステップ(S10)において、放当のカセットに 対比するペーパーエンプティ・センサが O N して いると判定すると、ステップ(S14)に通み、ここ でそのカセット対応のペーパーエンプティ・フラ グに~1 \*を立てる。そして、次のステップ(S15) でこのカセットのカセットコードデータで特定を れ現在の用紙残量を記憶するメモリエリア(a)を クリア(残量枚数を O に)する。

本例において複写途中でペーパーエンプティとなることは穏であるが、たまたまペーパーエンプティ・センサがONすると、複写機はその時点で助作を停止する。ユーザはそのカセットを引抜き、カセット内に旧紙を1パック単位で収納する。既述のように、カセットには容量が規定され、容量500枚なら通常1パック500枚なり2パック分を収容する。1パック250枚ならその半分を収容する。6っとも、カセットの容量は、用紙収容部の環で刊別

ステップ(S7)では、この給紙部CPU(204)におけるプログラムの処理時間がその処理内容によらす一定となるようにステップ(S2)で設定された内部タイマの終了を判定する。終了すると、ステップ(S2)へ戻り、上配のルーチンをくり返し実行する。なお、ソフトツエアタイマが使用されるととには、この1ルーチンの時間の後さが基準となり、ルーチンのカウント数でタイムアップを料定する。

第13図はカセットの設定サブルーチンの詳細を示している。このサブルーチンがコールされると、まずステップ(S10)で、个対象となっているカセット 結試口のペーパーエンプティ・センサがONしているかを判定する。OFFであれば、ステップ(S11)に進み、被当のカセットに対応するペーパーエンプティ・フラグの"1""O"を料定する。"O"であればステップ(S12)に進むことなくステップ(S20)に分岐する。ここに、ペーパーエンプティ・フラグとは、カセット任に定題されカセット内に用紙がある("O")かない("1")かの状態を示すフラグで、カセットコードすなわち読み取ら

#### -32-

でき、過常はその限界位置に何らかの目印が付されているので、必ずしもパック単位でなくともよい。目印のところまでペーパーを積み上げれば容量分を収容したことになる。ペーパーエンプティとなったときには、この容異限界まで用載を収容するものとする。

ユーザが用紙を収容し、そのカセットを給紙口に登し込む。再びこのがセット限定サブルーチンがコールされる。ステップ(S10)では、このカセットにおけるペーパーエンプティ・センサのOFFを判定する。スケップ(S11)に適み、ペーパーエンプティ・フラグが"1"であるかを特定する。今度は"1"であるので、ステップ(S12)に適み次回の処理のため当該フラグを"0"にしておいてからステップ(S13)に追む。このステップ(S13)において、このカセットのコード・データで特定される残量メモリすなわちノモリエリア(n1)~(n14)の特定の一つに、このカセットの存益値をセットする。即ち、カセットコード・データのLSB(第4図を服)が「1」か「0」かを判別し、「0」ならば

ならば"500"を残録メモリにストアする。このよ うに、ペーパーエンプティを検出しカセットの再 セットにより自動的に残量を初期化すると、操作 の手間や取扱いミスが少なくなる利点がある。 - 次のステップ(S20)では、現在対象となってい る給紙口に係るカセットのコード・データを料定 し、何定されたコード・データに広じてステップ (S21)~(S35)のいずれかへ分岐する。ステップ(S 21)~(S34)では、カセットコードに対応するA4 とかB5のペーパー・サイズをサイズ表示部(121 a)~(121d)に表示するとともに、カセットコード ・データで特定される残量メモリの内容を読み出 しそれを残量表示器(120)に表示する。例えば、 予約の場合、ある段の予約を終了すると、その予 約で対象とされる用紙(たとえば最上段の給紙口 にセットされているA4サイズ容量500枚のカセッ ト(101)にその用紙が収容され,残量は148枚であ るとして)について、新4図のコード表からも分 かるように、コード"1"のステップ(S22)が與行

予めプログラム中に記述された定数"250"を「1」

- 35 --

新不足とはならないので、そのままステップ(S37) に進み、該当する用紙サイズの表示部(121a~d) の点灯を離綻する。これに対し、残量の方が少な い場合には、ステップ(S38)に進み、ここで用紙 サイズ表示部(121a~d)の該当のものを点鍼させ、 ユーザに輩街を与える。ユーザはこれにより、こ のままスタートさせると用紙不足となることを前 もって知る。用紙を補給してからスタートをせる ことができる。用紙不足のために複写途中で提写 機が停止することはなく、模写状況を時々監視し たり。途中で用紙を補充操作するといった煩わし をがない。特に、予約複写の場合で、停止前のコ ピー状態をメモリに退避させ再スタートにより停 止前の状態から継続できない形式の模写機では、 停止時、予約の再セットなど避常の彼写機に対し 似雑さは倍加するが、そのようなことも予め防止

なお、上記ステップ(538)では、警告手段として、設当のサイズ表示用しEDを点滅させるようにしたが、残量表示器(120)の表示数値を点滅さ

され、サイズ表示部(121a)のみを点灯させ、合わせて残量表示器(120)に散鎖\*148\*を表示する。

コードドで分岐するステップ(S35)は、複数の約 紙口の少なくとも一つにカセットが装填されてい ない状態、カセット・エンプティに対比しており、 このとをには、サイズ表示部(121a)~(12id)とと もに残量汲示器(120)の表示を削す。これによっ て、ユーザはカセット・エンプティであることを 知る。なお、コードドは、他のコード0,1,…, D,Eよりも便位にたつコードとして、これが検 出されるとその他の検出コード・データを緩視し て取扱うようにされている。

次のステップ(S3G)~(S37)では、対象としている用紙の残量が根子処理に必要とされる総枚数より少ないととにユーザに賃貸を与える処理を行う。即ち、ステップ(S3G)において、予約データの演算により求められた酸当の川紙の必要線枚数が当該用紙の残量(メモリエリア(e)に配位されている現在の枚数値)より小さいかどうかを利定する。小さければ、この状態で復写をスタートしても用

-38-

せてもよい。また、より好ましくは、見格としを 防止できるように、ブザー等による責告音ないし 音声合成器を用いた内戸類似の實程等を用いても よい。

ステップ(\$40),(\$41)は、警告によるか又は自 発向に用紙を補光した場合にワンタッチで残量値 を初期化する処理を行う。ユーザが酸当のカセッ トを引き抜き、このカセットに容服分まで頂紙を 補充する(少数枚残っていればこれを除るパック 単位で収容してもよい)。カセットを發視し、ユ ーザは残量初期化キー(122)を抑す。ステップ(S4 0)において、このキー(122)のONエッジを料別 すると、ステップ(S41)に逃む。ステップ(S41)で は、飲島のカセットすなわち用紙サイズ表示部(1 21a~d)で点灯しているコード・データに対応す る残量ノモリ(m)に当該カセットの容量値(250又 は500)を初期費としてセットする。 叩ち、ペーパ ーエンプティ時と同様に、カセットコード・デー タのLSB(第4図Φ瓜)が「1」か「0」かを初別し、 「O」ならば定数\*250\*を「1」ならば\*500\*を残量!

モリにストアする。そして、セット終了後、第1 2 図のノインルーチンにリターンする。なお、ステップ(S40)でキー(41)のONを料定しない場合 は、頂ちにノインルーチンにリターンする。

**第14図は給紙数カウントサブルーチンの評額** を示すフローチャートである。ステップ(S50)に おいては、遊択された給紙口の給紙ローラ(111)。 (112)又は(113)の駆動がONからOFFに変化し たかどうかを特定する。より群しくは、放当の給 試ローラを巫動するローラクラッチ(CL)の作動電 気系の電圧がONからOFFへの変化すなわち立 ち上がりを検出する。立ち上がりを検出すること で、シャムを生ずることなく給紙が正常に行なわ れたことが保証される。単に給紙信号が出力され たことだけを校出すると、給紙ミスの場合に以降 のカワント処理で問題となる。このようにステッ プ(550)で給紙ローラのONからOFFへの変化 を検出するが、変化していなければそのままメイ ンルーチンにリターンし、変化すると次のステァ ブ(S51)に進む。

-39-

根写機本体とは、カセットの例えば前端外壁図に形成したコンタクト・ポイント(101c)を介して電気的に接続する。このように、カセットそれ自体に用紙残量を配位させると、例えば同系列の別の複写機に付属するカセットを当該複写機に使用する場において、誤った残量を表示しない利点がある。また、このノモリ(101m)に、予めカセット容型のコードを含むカセットコードなどを記憶させておくと、コード・データ検出用のリミットスイッチ(21)~(23)やカセットに凹凸(101h)を形成すること等が不要となる。

上記実施例では、カセット毎の用紙残量をCPU 外付けのRAMに一元的に配位させているので、 仮に、操作パネルに残量配値部にアクセスしうる 対股のキーないしスイッチ(キー(121)をこの目的 で利用してもよい)を設けると、複写機にカセットを差し込まなくとも総てのカセットにおける用 紙残量を子の簡単に把握することができる。

また、上配突施例において、ペーパーエンプティ でない場合の用紙補給については、カセットの容 ステップ(S51)では、カセットコード・データで指示される残量ノモリの内容から1を越じる処理を行う。即ち、残量カツンタを構成するメモリの内容を破み出し、その値から"1"を鉱算し、その結果を再び同じノモリに称を込む。したがって、このノモリの内容は正常に給低される毎に"1"だけ減少するので、常にカセット内の用級残量と当該ノモリの配位内容は一致する。

ステップ(S52)では、ステップ(S51)での数算額 果を残量表示器(120)に表示する処理を行う。な お、このフローでは残量炎示は常時に行わせてい るが、必要に応じて表示をせるようにしてもよい。

実施例の構成。作用は上記のとおりであるが、 変形例として特にカセットに係る変形例を第15図 に示す。上記の実施例では、カセットそれぞれの 用紙の残量を給紙師CPU(204)に外付けたRAM(2 14)に一元的に配位をせるようにしたが、この変 形例では、それぞれのカセットに内蔵させた不振 発性ノモリ(101■)(採発性ノモリでもよくそのば あいは電池でバックアップさせる)に配位させる。

-40-

登のたとえば日印まで川帆を入れそして残量初期 化キー(41)を押し残量を初期化するようにしているが、初期化できない場合(都光すべき用鉄の不足など)のことも考慮して、この初期化キー(41)のほかに、少数枚たとえば50枚の単位で都充できるように、1到押すたびに現在の残量に50を加算できるスイッチを設けておくようにしてもよい。また、キー(41)それ自体もしくは設定モードーを替えることによって初期化キー(41)をこのような目的に利用するようにしてもよい。

さらに、好ましくは、遊台な枚数の用紙を補充しても残量を正確に管理できるように構成しておくと都合がよい。第16図,第17以にこの変形例の要部フローチャートを示す、まず、第2図,第8図に示すように、ファンクションキー(160)にキーF4を加え、テンキー(159)を利用して、このテンキー(159)で入力される数値(1,2または3桁で2桁の制限をはずす)をファンクションキーF4で意味付け、現在の用紙残量に加算すべき枚数値とする。第16図に示すように、キーF4が押

されると、テンキー入力値を加算データとしていっ たんRAM3(213)にノモリナる。そして、この データを遊信により操作部CPU(203)から給紙 部CPU(204)に転送する。第17図において、ス テップ(S42)~(S45)は、第13図のステップ(S40)~ (S41)と聞き換えるべきステップ群もしくはステッ プ(S41)の後に放けられるもので、まず、ステップ(S 42)でキーF4のONを料定する(もう1回操作さ れるか、1回だけの操作をフラグを立てて記憶し ておき、いずれかを通信によって給紙部CPUに 切らせる)。ここでYESであれば、ステップ(S4 3)で、現在の残量値に加算データを足し込む処理 を行う。なお、加算データは予め残量表示器(120) に表示させるようにしてもよい。また、加算され るべき対応の用紙サイズの袋定は、キー(121)を 押してサイズ表示部(121a~d)に示しておく。ステッ プ(S44),(S45)は、上記のような演算上の残量値 に対し、カセットの用紙収容能力の点で不適切な 場合に、それを警告する。即ち、ステップ(S44) で、液算された新たな残量値と当該カセットの容

-43-

異なると区別しやすいためで、1種類としても長さ等を変えこれで区別するようにしてもよい。また、原稿間をコピー排出トレーの間紙で区別しているが、ソータを用いて仕分けることは従来通りの方法でさしつかえない。この場合、ADFは循環式である必要はない。

尚また、上述の実施例では、予約項目を原稿サイズ,段数,原稿枚数,部数としたが、このほかに倍率,用紙サイズを含める、もしくは項目を入れ換え選用するようにしてもよい。更に、自動用紙選択(AMS)機能との関連において用紙の残量管理を考慮するようにしてもよい。

また、上述の実施例では、原稿トレーが複数あるADFで説明したが、単一の原稿トレーをもち、基本的に1枚1枚の原稿(したがって原稿群とできる)に対する被写条件の予約が可能なADFを備える複写装置でも同様に、本発明が選用できる。 <u>租別の効果</u>

以上の説明から明らかなように、本発明によれ

最を比較し、被算結果が存置を上回っていれば、ステップ(S45)で實質する。如常、用紙を補給してから、この種の提供をすることとなるが、逆の場合もあり、この種質は次の点で意味をもつ。すなわち、カセットは一般的に容量以上の収容すると給紙部でジャム発生の可能性が高くなる。この種の予約後事ではジャム発生は致命的なだけに、その可能性を未然に防ぐことができる。これでも、すべて予約複写を始めから終わりまで円滑に進めることを目的としているが、上配管費は、容量の大きいカセットとの交換を意味するものとしておいても

上述の実施例では、用紙残量の管理とともに予約ジョブの共了時期を予告表示することも説明したが、ジャム発生を別にすると本例の視び装置は、用紙不足による動作停止がないので、この共了時期の予管は大いに選絡あるものとなっている。

なお、上述の実施例では、間続を2種類として いるが、これは部数称,原稿群側似で色や形状が

-11-

ば、用紙収容体に収容されている用紙の残量を正確に管理するとともに予約条件による用紙の必要 枚数を求めて残量と比較し、不足をきた十場合に は予めこれを警告して初充を削すようにしたので、 用紙不足により複び途中で視び機が、停止する不 都合を未然に回避することができる。

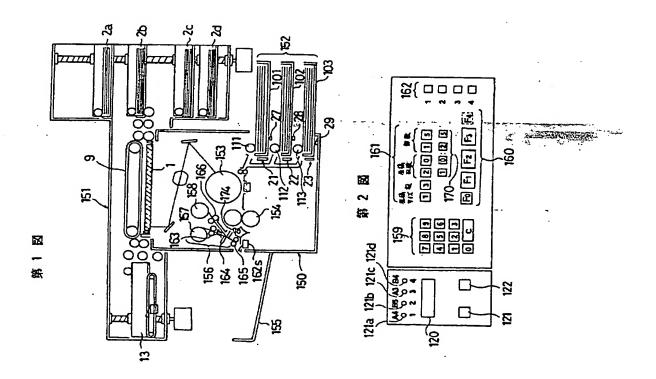
#### 4. 図面の面単な説明。

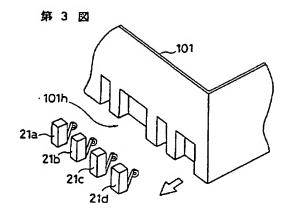
第1図は本発明の一災協例に係る模写を置の域 略新面図、第2図は操作パネルの模式的平面図、 第3図はカセットコードの一形態とそのコード検 出の説明図、第4図はカセットコードをその検出 と関連付けて示した表形式の図、第5図(a),(b), (c)はADFの動作説明図、第6図,第7図はそれ ぞれADFの要都料視図、第8図は模写を置にお ける創舞部を示す回路図、第9-1図,第9-2 図,第9-3図,第9-4図,第9-5図,第9-6 図は操作部CPUの動作手順を示すフローチャート、第10図は複写機CPUの動作手順を示すフローチャート、第11図はADF・CPUの動作手順 を示すフローチャート、第12図,第13図,第14図は 給紙部CPUの動作平類を示すフローチャート、 第15図は給紙カセットの変形例を示す要部斜視図、 第16図は第9-1 図のフローの変形例を示す部分 フローチャート、第17図は第13図のフローの変形 例を示すフローチャートである。

150…複写機、151…原稿自動鐵送發度(ADF)、1 01,102,103…約紙カセット、21,22,23…カセット コードの検出手段、203…操作部CPU、204…給 紙部CPU、214…カセット内の複写用紙の現在 の枚数を配位するRAM、120…用紙残量表示器、 121a~d…普佐表示を兼ねる用紙サイズ表示器。

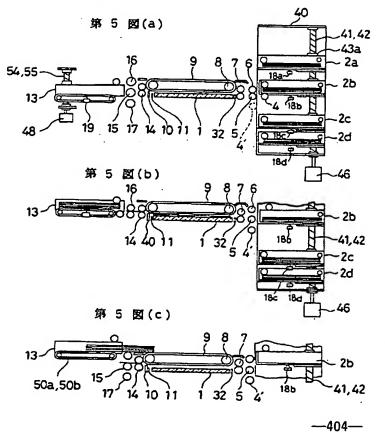
特許出版人 ミノルタカノラ株式会社 代 理 人 弁 理 士 前 川 銭 拍

-47-



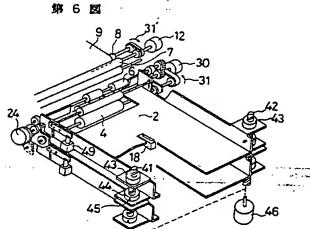


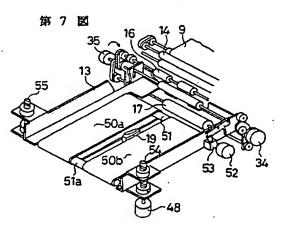
第 15 図	
101h 21a 21b 21c 21d	m

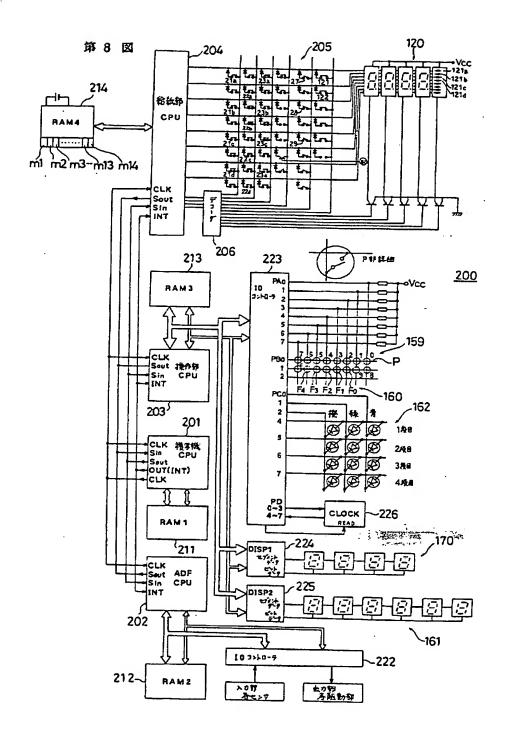


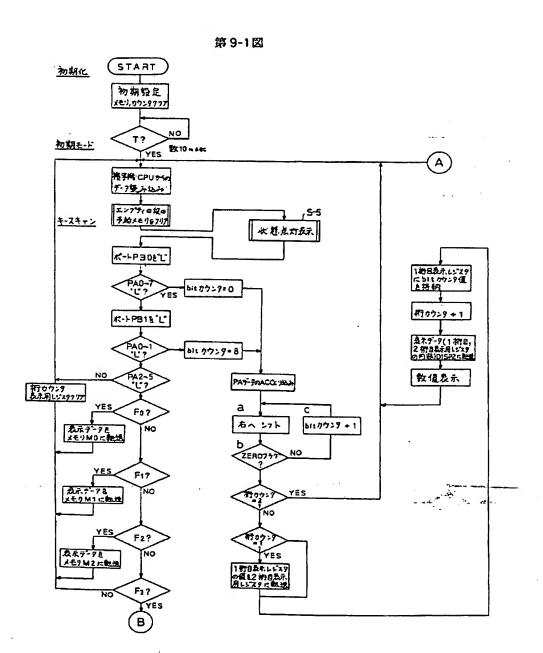
第 4 図

2124			N-15-	T		
21a	215	21c	214	コード	742	9 <b>1</b>
ON	ON	ON	ON	0	A4	250 枚
ON	ON	ON	OFF	1	A4	500 th
ON	ON	OFF	ON	2	A4R	250 EX
ON	ON	OFF	OFF	3	A4R	500 粒
ON	OFF	ON	ON	4	A3	250和
ON	OFF	ON	OFF	5	ΑJ	500 枚
ON	OFF	OFF	ON	6	A5	250 枚
ON	OFF	OFF	OFF	7	A5	500 枚
OFF	ON	ON	Ø	8	B5	250 枚
OFF	ON	ON	OFF	,	BS	500 枚
OFF	ON	<b>0</b> FF	ОИ	A	BSR	250 枚
OFF	ON	OFF	OFF	В	85R	500枚
OFF	OFF	ON	Š	С	B4	250 枚
OFF	OFF	ON	OFF	D	84	500 改
OFF	OFF	OFF	ON	E	-	_
OFF	OFF	OFF	OFF	F	カセット エンプライ	_ ]



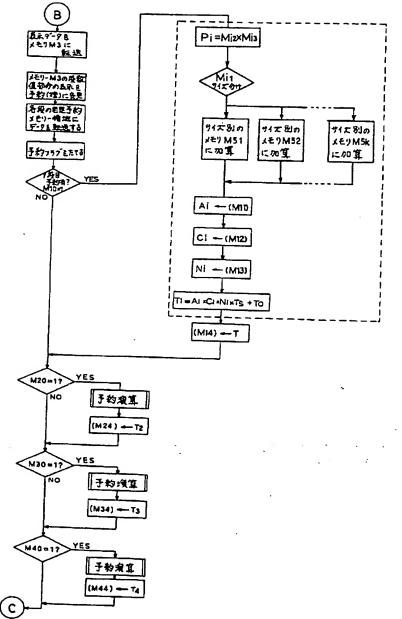


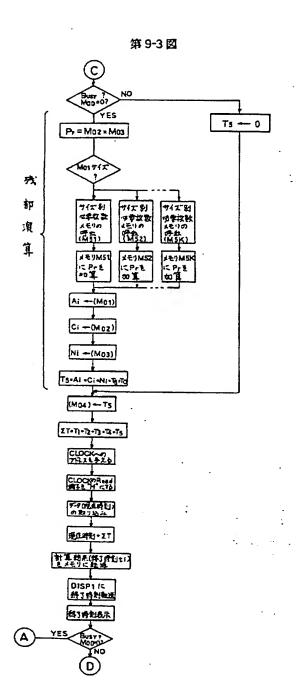


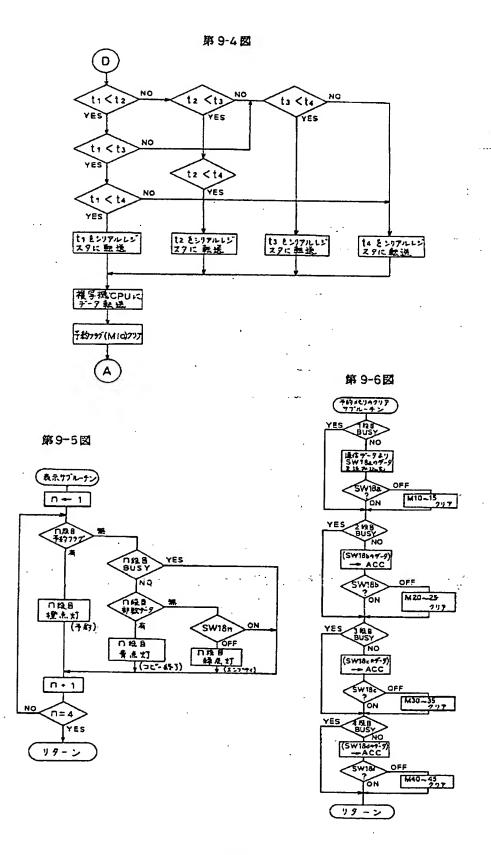


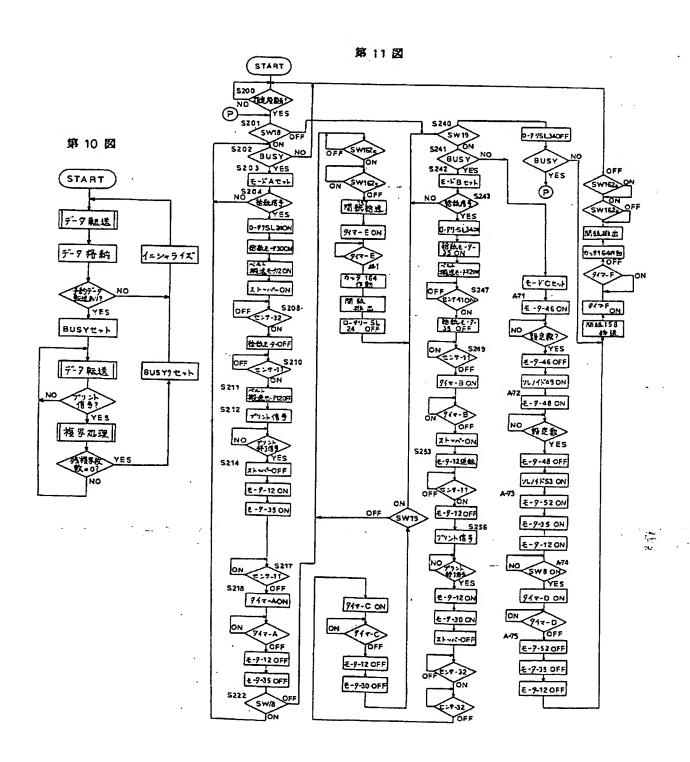
The state of the s

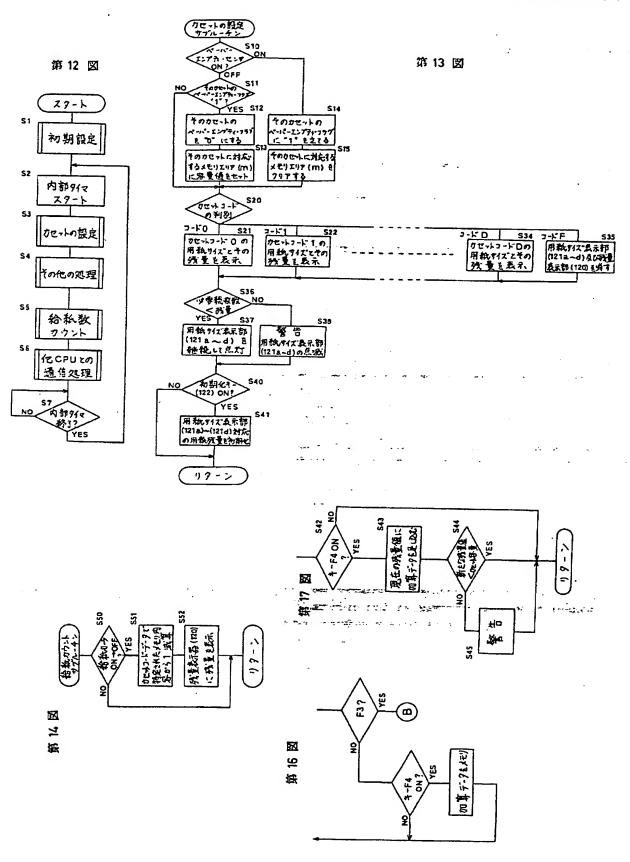












# This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

## BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

D	Defects in the images include but are not limited to the items checked:					
	☐ BLACK BORDERS					
	☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES					
	☐ FADED TEXT OR DRAWING					
•	BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING					
	☐ SKEWED/SLANTED IMAGES					
	☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS					
	☐ GRAY SCALE DOCUMENTS					
	☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT					
	☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY					
	OTHER:					

## IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.